

第2章 LR 構文解析 (教科書 p.72)

2.1 LR 構文解析の特徴

- パーサーの _____ (一方、人手での生成には向かない)
→ Yacc, Bison などの構文解析器生成系
- 取り扱える文法の範囲が広い
- 演算子順位法と同様に、 _____ ・ _____ である
(“LR” は Left-to-Right Rightmost derivation に由来する)
 - スタックを用いるのは同じ
 - シフト/還元の判断法がちがう (Bison のプログラム ~.y をデバッグするとき判断法の知識が必要になる)
_____ を用いる (ただしスタックの方に!!)
この DFA は直観的には BNF の右辺のどこまで処理しているか? を表す

LR 構文解析の例

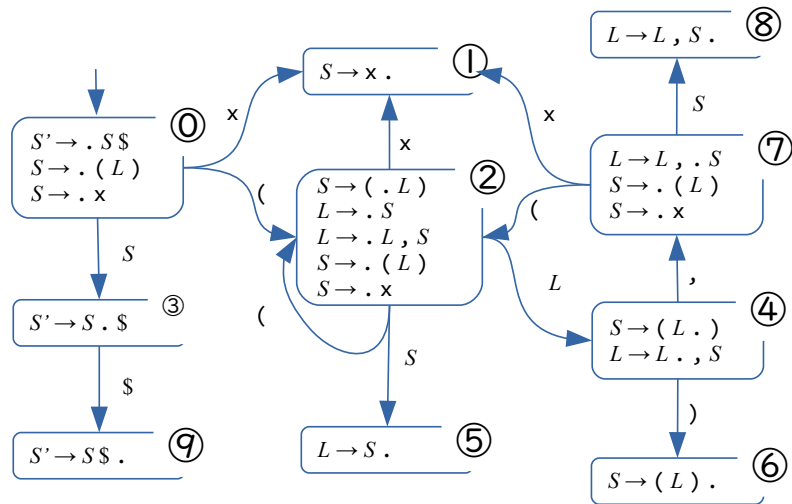
例 1

$$\begin{array}{l} S' \rightarrow S \$ \\ S \rightarrow (L) \\ \quad | x \\ L \rightarrow S \\ \quad | L , S \end{array}$$

注: LL 法 (後述) は左再帰は扱えないが、LR 法は左再帰の文法のほうが効率が良い。

問 2.1.1 (復習) この BNF の S から導出される終端記号列の例を導出列とともに3つ挙げよ

この BNF に対応する DFA は以下ようになる (ただし、DFA の作成法は講義の範囲外である)。



入力例: ((x , x) , x) \$

スタック	入力	状態
		※
		※
		※
		※
		※
		※
		※
		※
		※

※ ... スタックをもう一度 DFA にかける
 実際にはスタック全体に繰り返し DFA を適用する必要はない。下の表のように

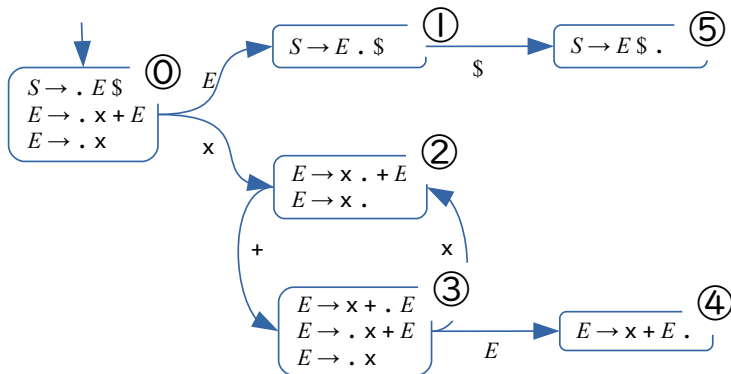
スタックに状態も積んでおくの良い

スタック	入力
_____	_____
_____	_____
_____	_____
_____	_____
_____	_____
_____	_____
_____	_____
⋮	

例 2

一般にシフト/還元判定には“先読み” (入力の先頭) も用いる

$$\begin{array}{ll}
 S \rightarrow E \$ & (1) \\
 E \rightarrow x + E & (2) \text{ 右再帰になっている} \\
 | x & (3)
 \end{array}$$



状態②では 先読みが + → shift
先読みが + 以外 → reduce

LR 構文解析の階層

先読みの利用の仕方によって、以下のような階層がある

$$\text{LR(1)} > \text{LR(0)} > \text{LR(1)} > \text{LR(0)}$$

例 2 例 1

それぞれ、以下のような特徴がある

- LR(1) ... ○ 扱える文法の幅が広い
 - × DFA の状態数が多くなりすぎる
- LALR(1) ... LookAhead LR
 - 現実的な選択肢である

Yacc, Bison はこれに基づく ← LL(1) よりは (通常) はるかに広い
 SLR(1) ... Simple LR
 × 扱える文法の幅が狭い
 ○ DFA の状態数は少ない

LR 構文解析表

例 2 に対して LR 構文解析表は次のようになる (表の作り方は講義の範囲外である)

状態 \ 先読み	x	+	\$		E
①	shift②				goto①
②			shift⑤		
③	reduce(3)	shift③	reduce(3)		
④	shift②				goto④
⑤		reduce(2)	reduce(2)		
⑥	accept	accept	accept		

説明 shift② ... shift して状態②へ
 reduce(2) ... 生成規則(2) を使って reduce
 goto① ... 状態①へ

入力例 x + x + x \$

スタック	入力	説明
—	—	—
—	—	—
—	—	—
—	—	—
—	—	—
—	—	—
—	—	—
—	—	—
—	—	—
—	—	—

LR 構文解析と曖昧な文法

曖昧な文法に対して無理に LR 構文解析表を作ると _____ (conflict) が起こる (つまり、表の 1 つの場所に複数の動作が入る)

例 3

$$E \rightarrow x \mid E * E \mid E + E$$

_____が起こる。

例 $x + x * x$

Yacc (Bison) では演算子の _____ ・ _____ を指定して conflict を解消できる

例 4 (_____ , dangling else)

$$\begin{array}{l} S \rightarrow \text{if} (E) S \\ \quad | \text{if} (E) S \text{ else } S \\ \quad | \dots \end{array}$$

例 $\text{if} (E_1) \text{if} (E_2) S_1 \text{ else } S_2$ ← これは
 $\text{if} (E_1) \{ \text{if} (E_2) S_1 \} \text{ else } S_2$ と解釈するの
か?
 $\text{if} (E_1) \{ \text{if} (E_2) S_1 \text{ else } S_2 \}$ と解釈するの
か?

_____が起こる。Yacc (Bison) では _____ を採用する

例 5 (特殊例の優先)

$$E \rightarrow E \wedge E _ E \mid E \wedge E \mid E _ E \mid \text{id}$$

(優先順位・結合性を与えても) _____ が起こる

例 $x \wedge y _ z \$$

Yacc (Bison) では先に書かれている生成規則を優先する

これらの例 3 ~ 5 はよく知られている形だが、このような形以外の conflict は文法を見直す

